

software

VIC 20

Tool grafico per Vic-20

di Michele Morini - Monza (MI)

L'interprete V 2.0

Sia il Vic che il suo fratellino C64 sono dotati dell'interprete Basic V 2.0 della Microsoft che, senza avere grosse carenze, non si può certo definire pieno di fronzoli. Con l'uso del tool che vi propongo avremo a disposizione 51 comandi che apriranno nuovi orizzonti al nostro home. Per capire come questo sia possibile cominciamo con lo studiare la situazione, cioè l'interprete V 2.0.

Quanti di voi hanno seguito su MC gli articoli dedicati al Vic e al C64 sapranno ormai che ogni 1/60 di secondo il microprocessore pianta baracca e burattini e salta ad eseguire la routine di IRQ che, tra le altre cose, se abbiamo premuto un tasto provvede a sistemare il corrispondente codice ASCII nel buffer di tastiera (loc. 631-640). Il S.O. penserà poi a prelevare il carattere dalla coda del buffer e a visualizzarlo sul monitor o TV; questa situazione si protrae finché non premiamo il tasto di Return. A questo punto inizia la fase di input: la riga che abbiamo scritto su video viene trasferita in blocco nel buffer del Basic, cioè in una zona di Ram riservata all'interprete dove, con comodo, avviene il meccanismo di interpretazione (esecuzione) del comando. L'interprete, in questa fase, controlla i primi caratteri a sinistra della riga presente nel buffer: se riconosce un numero, questo viene interpretato come numero di linea di una riga di programma e tutti i caratteri che seguono sono sistemati in memoria al loro posto, altrimenti la linea viene considerata come un comando da eseguire in modo diretto. L'aspetto di cui ci interessiamo è il primo (per ora), cioè cosa avviene al momento di immagazzinare una riga facente parte di un programma Basic. Appena riconosciuta la

linea, l'interprete passa il controllo alla routine di "tokenizzazione" che compie un'operazione fondamentale: cerca nella linea in esame le parole chiave del Basic e le sostituisce con dei codici di un byte detti appunto token. Questa codifica consente di ridurre drasticamente l'occupazione di Ram e di aumentare la velocità di esecuzione dei programmi. Ricavare il codice relativo ad uno statement è molto semplice: in Rom esiste una tabella dei comandi implementati, il token si ricava sommando 128 al numero d'ordine della parola in questa tavola; consideriamo, ad esempio, il comando PRINT: esso occupa il 25° posto e il suo token sarà dunque 153. Il Basic del Vic e C64 utilizza, per codificare i suoi statements, tutti i numeri da 128 a 203 e rimangono quindi disponibili, per le nostre nuove istruzioni, i codici da 204 a 254 (il 255 corrisponde al pi-greco). Dopo che la linea è stata compattata e messa in memoria, sorge il problema opposto, cioè durante il listing del programma, bisogna intercettare i token, cercare nella tabella la parola-chiave corrispondente e stamparla.

La routine di list deve anche risolvere alcune ambiguità che si possono presentare. Ad esempio, il codice 193, può essere sia il codice ASCII del carattere Shift+B, sia il token corrispondente al PEEK; per discriminare basta tener conto del carattere "<" e interpretare tutto quanto segue come codice ASCII fino alla chiusura delle virgolette o fino alla fine della riga. Finora abbiamo considerato il funzionamento del Basic in modo diretto (comandi da tastiera), dovremo ora, per concludere la nostra chiacchierata introduttiva, occuparci del suo funzionamento durante l'esecuzione del programma. Dopo il RUN viene caricata la prima linea nel buffer del Basic e ogni volta che, esaminando la riga, l'interprete trova un token effettua un salto alla routine che esegue il comando. A questo punto è d'uopo effettuare una distinzione negli statements: tra comandi e funzioni. La sostanziale differenza tra queste due categorie, un po' sommarie se vogliamo, sta nel fatto che una funzione compie un'operazione su di un valore numerico secondo una legge del tipo $y=f(x)$, dove, dato un valore numerico in input (x), su cui è com-

piuta l'operazione f, viene restituito il risultato y. Una funzione, così come l'abbiamo definita, può essere lo statement $A=SIN(B)$; viceversa, ed è questa la differenza che rende necessario un trattamento diversificato per i due tipi di istruzione, un comando non fornisce output numerico.

Non avrebbe infatti molto senso una linea del tipo IF (condizione) THENSIN (X), oppure, $A=GOTO 100$.

Per questi motivi esistono all'interno del Basic due routine distinte: una preposta all'esecuzione dei comandi e l'altra alla valutazione delle funzioni. Per consentire questa distinzione nell'esecuzione dei nuovi statements divideremo i token che li codificano, a loro volta, in due gruppi: tutti i codici compresi tra 204 e 244 li riserveremo ai comandi, i rimanenti, fino a 254 corrisponderanno alle nuove funzioni.

L'implementazione dei nuovi statements

Con quanto abbiamo visto finora dovrebbe essere chiaro che, per ampliare il normale Basic dei Commodore, è necessario rifare ex novo tutte le routine che, più o meno direttamente, entrano in contatto con i nuovi token: la routine di tokenizzazione, la routine di listing, quella che esegue i comandi e quella che valuta le funzioni. Per nostra fortuna mamma Commodore ha posto gli indirizzi di queste routine-chiave in una tabella in Ram; è quindi possibile comunicare al sistema la nuova posizione di questi programmi con estrema facilità. Per la gioia degli smanettoni ecco la tabella:

Locazione	Routine puntata
LB MB	
\$0300-\$0301	Routine d'errore
\$0302-\$0303	Comandi diretti
\$0304-\$0305	Routine di tokenizzazione
\$0306-\$0307	Routine di listing
\$0308-\$0309	Esegue i comandi
\$030A-\$030B	Valuta le funzioni

Sarà allora sufficiente modificare i vettori in tabella in modo che puntino alle nuove routine per renderle operative.

Per prima esaminiamo la routine di tokenizzazione: innanzitutto, per sistemare i vecchi statements, salteremo alla vecchia routine del Basic che provvederà a com-

Questo programma è disponibile su cassetta presso la redazione. Vedere l'elenco dei programmi disponibili e le istruzioni per l'acquisto a pag. 125.

HAI PERSO LA MEMORIA?

Ogni blackout o microinterruzione dell'energia elettrica provoca l'immediata cancellazione di tutti i dati inseriti nella memoria del tuo computer.

Qualche volta il danno rappresenta il lavoro di una intera giornata.

I GRUPPI DI CONTINUITÀ DIGITEK EVITANO QUESTI COSTOSISSIMI INCONVENIENTI.

Il gruppo di continuità DIGITEK ad onda trapezoidale stabilizzata unisce al costo contenuto eccellenti prestazioni e garantisce la totale eliminazione dei disturbi derivanti da fluttuazione, da instabilità, da interruzioni di energia elettrica.

NOVITÀ ASSOLUTA PER IBM PC - PCXT
MOD. XT 700 COMPLETO DI PORTABATTERIE
 SU RUOTE PIVOTTANTI



La serie GCS "no stop" garantisce la totale eliminazione dei problemi di rete, (instabilità, microinterruzioni, disturbi di linea, black-out) su tutti i sistemi medio piccoli esistenti.

GCS 150	Potenza max	1° convert.	150 W
GCS 300	"	1° "	300 W
GCS 500	"	1° "	500 W
GCS 600 e XT 700	"	1° "	450 W
	"	2° "	200 W
GCS 1000	"	1° "	600 W
	"	2° "	300 W
GCS 1300	"	1° "	800 W
	"	2° "	500 W
GCS 2000	"	1° "	2400 W
GCS 2400 modulare a convertitori componibili da 400 a 1200 Wat cad. per un totale di 2400 W			

Per richiedere Catalogo Generale, inviare L. 2000 in francobolli
 GRUPPI C. MC

Cognome _____

Nome _____

Via _____

Città _____ Cap. _____

DIGITEK COMPUTER

VIA VALLI, 28 - 42011 BAGNOLO IN PIANO (Reggio Emilia)

Tel. (0522) 61623 r.a. - Telex 530156